

25 25 25 25

09/886341

中華民國經濟部智慧財產局

INTELLECTUAL PROPERTY OFFICE
MINISTRY OF ECONOMIC AFFAIRS
REPUBLIC OF CHINA

茲證明所附文件,係本局存檔中原申請案的副本,正確無訛,其申請資料如下:

This is to certify that annexed is a true copy from the records of this office of the application as originally filed which is identified hereunder:

申 請 日: 西元 2000 年 12 月 27 日

Application Date

申 請 案 號: 089127914

Application No.

申 請 人: 華邦電子股份有限公司

Applicant(s)

局 Director General



發文日期: 西元 <u>2001</u> 年 1 月 19 日

Issue Date

發文字號: Serial No.

09011000823

SR SR

Λ4 C4

(v		本局填註)						<u>.</u>		
	考	後 明 型	専	利	説	明	書			
、發明 新型 名稱	中 文	無間隊領	密集輸	ì出入之 —	言已憶體	豊渕試プ	方法	••••		
	英 文				···-···					
	姓名	李成材								
二、發明人	國 森	中華	民	國					· · · · · · · · · · · · · · · · · · ·	
,	住、居所	新竹縣竹	 有東鎮	東莊往	订 107 老	· 注 22 號				
	姓 名(名稱)	華邦電-	子股份	}有限公	之司					
三、申請人	國籍	中華	民	國						
	住、居所(事務所)		學工業	美園區 研	平新 3 跆	各4號				
	代表人组名	3								
		:								

裝

四、中文發明摘要(發明之名稱:

無間隊密集輸出入之記憶體測試方法

本發明係關於一種無間隊密集輸出入(I/O)之記憶體測試方法,尤指一種不僅可對記憶體的各輸出入接腳進行密集而無間隊之輸出入作業外,亦同時令記憶體的控制接腳亦呈無間隨密集輸入指令,藉以較確實地檢測出弱化的記憶體問題,其在每個可觸發指令的時脈或時包(packet in RDRAM)均觸發控制指令,使得控制接腳呈密集無間隙地輸入,此方法之主體爲透過對記憶體的各記憶庫(bank)以交錯方式送入控制指令,使其在每個可觸發指令的時脈或時包均觸發一個控制指令,亦同時透過讀或寫等控制指令之適時觸發一個控制指令,亦同時透過讀或寫等控制指令之適時觸發一個控制指令,亦同時透過讀或寫等控制指令之適時觸發,連帶地使得對應時脈均有訊號輸出,提供一種可令記憶體輸出入端及控制端均呈無間隨密集運作之記憶體測試法,籍以篩選出記憶體的問題者。

1.]

五、發明說明(1)

本發明係爲一種無間隊密集輸出入之記憶體測試方法,爲一種透過對記憶體之輸出入接腳及控制接腳進行密集而無間隙之運作,藉以較確實地檢測出弱化的記憶體的 測試法。

按記憶體爲電腦系統不可或缺的必要元件,其對系統之穩定與否有著決定性的影響,隨著記憶體容量及速度上不斷地增加,記憶體的製造技術已達0.2微米以下,供應電壓爲低於3.3伏特,操作速度更在133MHz以上,在此高密度、低操作電壓以及高操作頻率等因素下,導致記憶體相當敏感,容易因製程、外來訊號或內部產生的雜訊導致損壞或弱化(weaken),而影響其穩定性,因此,如何在短時間內確實地篩選出記憶體弱化問題,即爲測試工程師們有待努力解決的課題。

針對記憶體弱化或不穩定的問題上,以現今記憶體測試方式而論,有著無法在短時間內檢測出的問題,以下即針現今記憶體測試型態予以說明之,一般記憶體測試程式概為透過對記憶體的指令接腳、位址接腳、輸出入接腳進行複雜的狀態設定及複雜的資料存取,藉以檢測出記憶體各元件的好壞,對於其資料存取方式上,例如:欲檢測記憶體某一字元線(W/L)(word line)的連續性時,可藉由一維型式的列存取圖案(row access pattern)對該特定字元線進行存取即可獲得,而欲檢測記憶體某一位元線(B/L)(bit line)的連續性時,則為透過一維型式的行存取圖案(column access pattern)對該特定的位元線進行存取者,此外,如1

擅

五、發明說明(2)

991年 A.J. van de Goor, John Wiley & Sons 所著之"測試半導體記憶體" (Testing Semiconductor memory)一書,則揭露諸如二維的檢測板(Checkboard)、GALPAT、滑動偵錯(Sliding Diagonal)、蝴蝶測試圖案(Butterfly pattern)等方式,以提供較佳的錯誤檢測效果。

傳統方式雖然對記憶體有著多種不同的測試型態,但 仍無法脫離記憶體存取指令的基本架構,如第五圖及第六 A 、 B 所 示 在 單 一 記 憶 庫 (bank)的 例 子 中 , 依 照 時 脈 的 先 後順序,依序送入啟動記憶庫(bank active)、輸入讀寫指令 (write or read)以及預充電(pre-charge)等控制指令之步驟, 在上述例子中係以資料長度(burst length)為 4 的情況下,在 第五圖中,在每次觸發寫入指令時,爲在資料輸出入端 (DQ)呈現四個時脈長度的資料訊號,而在第六A、B 圖中,則以延遲時間設在2或3的狀態下,則在每次發生 讀取指令時,爲延遲2或3個時脈後在DQ端呈現資料輸 出,此第五圖及第六A、B圖一般係作爲記憶體最基本的 測試方法,供測試記憶體運作正常與否,除了上述最基本 的控制方式外,亦有其他不同的類型,如第七圖及第八 A、B圖爲顯示於讚寫指令中包括有自動預充電(auto precharge)的作法,此方式爲可供測試出該自動預充電運作之 正常與否,而第九圖~第十二圖爲顯示多個記憶庫同時運 作之作法,第九圖及第十A、B圖爲顯示啟動兩個記憶庫 的指令輸出入型態,第十一圖及第十二A、B圖則爲顯示 啓 動 及 交 錯 存 取 四 個 記 憶 庫 的 方 法 , 於 第 九 圖 至 第 十 二 圖

製

五、發明說明(3)

之例子中,均可使輸出入端(DQ)獲得無間隙的連續資 料 輸 出 , 獲 致 資 料 輸 出 入 最 佳 化 的 效 果 , 然 以 該 第 九 圖 至 第十二圖之例子中,若充做爲記憶體的測試方法,充其量 僅能印證其輸出入可符合規格要求而已,但是否即表示記 憶體 爲 無 缺 陷 , 則 有 待 商 榷 , 此 乃 由 於 , 記 憶 體 的 輸 出 入 量雖已符合要求,然而對於記憶體的控制接腳方面,並未 達最高的負荷量,在第九圖至第十二圖中,於各記憶庫均 已進入啟動(active)的狀態下,在第九及第十A、B圖中, 第 6 、 7 、 1 0 、 1 1 、 1 4 、 1 5 、 1 8 、 1 9 、 2 2 、 2 3 、 2 6 、 2 7 時 脈 處 均 呈 現 無 指 令 輸 入 的 閑 置 (wait)的狀態,在第十一圖及第十二A、B圖中,則在第1 4、15、18、19、22、23及26、27時脈處 亦呈無指令觸發閑置狀態,亦即前述習知的記憶體測試方 式, 並無法模擬出記憶體的控制接腳呈連續無間隙的密集 指令輸入狀態,當然無法確保記憶體呈無缺陷狀態,故基 於傳統記憶體測試方法之嚴謹度不足的情況下,確有予以 改善之必要。

本發明之主要目的在於提供一種無間隊密集指令輸入 之記憶體測試方法,為一種可對記憶體之輸出入接腳以及 控制接腳進行最高負荷量之操作,以供確實地檢測出記憶 體弱化問題的測試方法。

本發明之次一目的在於提供一種無間隙密集輸出入之記憶體測試方法,此檢測方法除了適用於一般 D R A M 之外,亦可適用於新一代的 D D R - D R A M 以及 R D R A

五、發明說明(4)

M,提供寬廣的利用性。

本發明之又一目的在於提供一種無間隊密集輸出入之記憶體測試方法,主要爲巧妙地搭配各記憶庫之交錯式指令輸入,令每個時脈週期均發生一控制指令,以及同時令記憶體輸出入接腳亦呈高負荷量,構成一種可同時令記憶體之控制接腳及輸出入接腳均呈高負荷量之記憶體測試方法,據以解決傳統測試方式不夠嚴謹及無法確實地檢測出弱化元件之問題者。

本發明之無間隙密集輸出入之記憶體測試方法,爲包 括:

- 一爲令輸出入(I/O)接腳呈無間隙連續輸出入資料之步驟;及
 - 一令記憶體的控制接腳呈無間隙地輸入控制指令;

藉其對記憶體之輸出入接腳以及控制接腳設定在無間 隙之高負載量狀態,藉以篩選出記憶體弱化問題者。

爲使 貴審查委員能夠進一步瞭解本發明之方法、特徵及其他目的,茲附以圖式詳細說明如后:

(一)·圖式部份:

第一A、B、C圖:係本發明之第一至第三實施例時序圖。

第二A、B、C、D圖:係本發明之第四至第七實施例時序圖。

第三A、B、C圖:係本發明之應用 DDR-DRAM 之各種 實施例時序圖。

4.1

五、發明說明(上)

第四A、B圖:係本發明之應用於 RDRAM 之兩實施例時序圖。

第五圖:係習知單一記憶庫之寫入模式之時序圖。

第六A、B圖:係習知單一記憶庫之讀取模式的時序圖。

第七圖:係習知單一記憶庫之寫入及自動預充電模式之時

序圖。

第八A、B圖:係習知單一記憶庫之讀取及自動預充電模式之時序圖。

第九圖、第十A、B圖、第十一圖、第十二A、B圖:係 習知多記憶庫交錯指令觸發之時序圖。

(二) · 圖號部份:

"無"

本發明爲提供一種可較嚴謹地檢測出記憶體弱化問題之檢測方法,主體爲透過巧妙地調配施加至多個記憶庫(bank)的交錯型控制指令,除了可令記憶體的輸出入接腳呈現無間隙連續的最高負載量輸出入作業外,亦一併令記憶體的指令接腳亦呈無間隙的指令輸入,對 SDRAM 及DDR-DRAM 而言,爲在每個時脈週期均有著控制指令輸入與資料輸出入,令記憶體所有的控制邏輯及元件處於高負載狀態,而對 RDRAM 而論,爲令每個指令"時包"週期均有指令輸入,使得記憶體每個"資料時包"都有資料輸出入,亦達到令元件處於高負載狀態,如此,可令原呈弱化現象之記憶體元件得以確實地篩選出,據以提供可較確實地檢驗出記憶體弱化之測試方法者。

製

五、發明說明(6)

關於本發明該可令指令輸入端及資料輸出入端呈高負 載與無間隊的實施態樣,只要是可對記憶體的前述各接腳 呈現無間隊之型態即可,並無實體上的限制,以下即詳細 說明之,如第一A、B、C圖中,為分別顯示本發明在 2、4、8等之不同資料長度(Burst length)以及輸入不 同類型控制指令時的各種實施例時序圖,在第一A圖中, 爲在記憶庫 0~3(Bank0~3)分別以間隔兩個時脈各別交 錯地啟動(active),然後再以間隔固定的時間觸發寫入(含 自動預充電)之控制指令,如此,不僅可在資料輸出入端 (DQ)處獲得無間隊之連續資料輸出入效果外,更在圖 面之啟動記憶庫3(Bank2)之後,爲對應於每個時脈(CLK) 均有控制指令輸入或觸發動作,即可同時令輸出入接腳及 控制指令接腳均呈無間隙運作的效果。

如第一B圖所示,在資料長度爲4的場合,可將觸發每個記憶庫之控制指令規劃爲"啟動記憶庫"- "第一次寫入"- "第二次寫入"以及"記憶庫預充電"等控制指令,亦可達令輸出入及控制指令接腳均呈無間隙操作者。

如第一C圖所示,在資料長度爲8的場合,此實施例與前述第一A、B圖不同處爲在於:可將不同記憶庫設爲不同的指令輸入順序及數量的控制,如第一C圖之記憶庫0爲使用"啓動"-"寫入"-"寫入"-"預充電"之指令順序,而記憶庫1則爲"啓動"-"預充電"-"啓動"-"預充電"-"啓動"-"預充電"-"啓動"-"預充電"-"啓動"-"預充電"-"啓動"-"預充電"-"啓動"-"預充電"-"啓動"-"預充電"-"啓動"-"預充電"-"啓動"-"預充電"-"啓動"-"商

担任

五、發明說明(7)

動"一"寫入"一"寫入",在記憶庫3則設爲其他態樣,一樣可達到令輸出入腳及控制指令無間隙的運作。

在第二A、B圖中,爲分別顯示在不同延遲時脈數量(2或3),資料長度爲2,且在各個記憶庫使用"啓動"-"讀取(含自動預充電)"的指令模式之交錯方式運作下,顯示在對記憶體進行讀取測試時,可達到每一時脈對應有資料輸出入及指令觸發動作者。

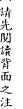
本發明除了可達到令輸入指令以及資料輸出入呈無間 隨的連續操作之外,亦可視實際測試之需要,刻意地將部 份輸入指令中斷或延遲,亦即如第二C岡所示,可透過一 控制訊號(CKE)在時序的中段位置觸發,令下一個輸 入指令呈延遲狀態,達到令輸入指令以及輸出入狀態延 遲,達到刻意地令輸入指令以及資料輸出入呈有間隙而非 連續狀態,亦可供檢測出記憶體運作之正常與否,同樣 的,如第二D圖所示,亦可透過一遮單訊號(DQM) (MASK),適時遮斷特定位置的資料輸出入訊號,以達到刻 意呈現有間隙不連續輸出入資料的狀態,亦屬本發明可實 施的範圍。

本發明之無間隙的指令輸入及資料輸出入的測試方法,為僅變化指令的輸入順序及數量,使其可產生記憶體高負荷量的狀態,故而同樣適用於新一代的記憶體,如 D D R - D R A M 以及 R D R A M 等,如第三 A 、 B 、 C 圖所示,爲揭露應用於 D D R - D R A M 的 寫入及讀取的實施例時序圖,由時序圖中應可清楚發現,控制指令的輸入

五、發明說明(8)

方式及觸發各記憶庫的型態均相同, 其間差異僅在於 D D R - D R A M 爲 同一時 脈 可 輸 出 入 兩 筆 資 料 而 已 , 適 用 性 當無庸置疑,同理,亦可運用至RDRAM中,如第四 A 、 B 圖 之 分 別 爲 進 行 寫 入 及 讀 出 之 動 作 時 序 圖 所 示 , 其 不同處僅在於係以"時包"(packet)為單位進行指令輸入以 及資料輸出入作業而已,只要令指令時包以及資料時包呈 連續發生,即可獲致無間隙的連續指令輸入與連續輸出入 資料的效果。

故以前述說明可知,本發明爲提供一種可解決習知記 憶體測試方法僅令輸出入(I/O)端爲最大負載之不盡周嚴的 缺陷下,透過對記憶體的控制指令巧妙地調配,使其不僅 可令輸出入有較大負載之外,亦同時令記憶體的控制接腳 呈現無間隙的指令輸入,令記憶體的各部位均呈高負荷量 之狀態,如此,當可提供較嚴謹確實的檢測效果,確爲一 符合新穎性及進步性之無間隙密集輸出入之記憶體測試方 法,應符專利申請要件,爰依法提出申請。



六、申請專利範圍

- 1 · 一種無間隙密集輸出入之記憶體測試方法,包括:
- 一爲令記憶體資料(I/O)接腳呈無間隙連續輸出入資料之步驟;及
 - 一令記憶體的控制接腳爲呈無間隙地輸入控制指令。
- 2 一種無間隙密集輸出入之記憶體測試方法,包括:
- 一爲令記憶體資料接腳呈無間隙連續輸入資料之步 驟;及
 - 一令記憶體的控制接腳呈無間隙地輸入控制指令。
- 3 · 一種無間隙密集輸出入之記憶體測試方法,包括:
- - 一令記憶體的控制接腳呈無間隙地輸入控制指令。
- 4 · 如申請專利範圍第 1 、 2 或 3 項所述之無間隙密 集輸出入之記憶體測試方法,其中該提供記憶體之控制指 令訊號,爲透過至少兩個記憶庫(BANK)之各種控制指令呈 交錯搭配依序觸發者。
- 5 · 如申請專利範圍第 1 · 2 或 3 項所述之無間隙密集輸出入之記憶體測試方法,其中該記憶體可為 S D R A M · D D R D R A M 或 Rambus R D R A M 者。
- 6 · 如申請專利範圍第1 · 2 或 3 項所述之無間隊密集輸出入之記憶體測試方法, 其中該無間隊連續輸出



六、申請專利範圍

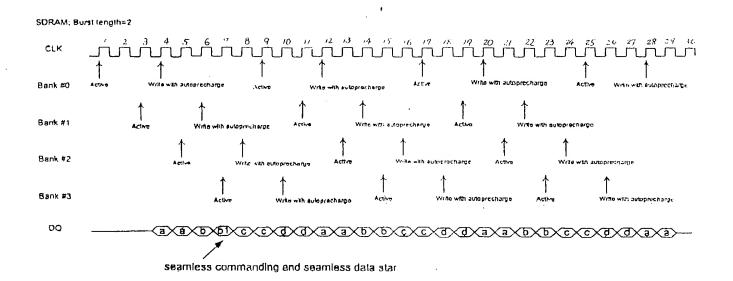
(入)資料可以部份被單住(mask),以刻意地呈現有間隙不連續輸出(入)資料的狀態。

- 7·如申請專利範圍第1、2或3項所述之無間隊密集輸出入之記憶體測試方法,其中該無間隊輸入控制指令動作,可以部份被延遲,而呈有間隊輸出入資料的狀態。
- 8 · 如申請專利範圍第 1 · 2 或 3 項所述之無間隙密 集輸出入之記憶體測試方法,其中該無間隙輸入控制指令 動作,可以被中斷,而呈有中斷指令的指令輸入狀態。
- 9 · 如申請專利範圍第 6 項所述之無間隙密集輸出入 之記憶體測試方法,其中該提供記憶體之控制指令訊號, 爲透過至少兩個記憶庫(BANK)之各種控制指令呈交錯 搭配依序觸發者。
- 10 · 如申請專利範圍第7項所述之無間隙密集輸出入之記憶體測試方法,其中該提供記憶體之控制指令訊號,爲透過至少兩個記憶庫(BANK)之各種控制指令呈交錯搭配依序觸發者。
- 11.如申請專利範圍第8項所述之無間除密集輸出入之記憶體測試方法,其中該提供記憶體之控制指令訊號,爲透過至少兩個記憶庫(BANK)之各種控制指令呈交錯搭配依序觸發者。
- 12.如申請專利範圍第6項所述之無間隊密集輸出入之記憶體測試方法,其中該記憶體可爲SDRAM、DDR-DRAM或RambusRDRAM者。
 - 13 · 如申請專利範圍第7項所述之無間隊密集輸出

六、申請專利範圍

入之記憶體測試方法,其中該記憶體可為SDRAM、DDR-DRAM或RambusRDRAM者。

14 · 如申請專利範圍第8項所述之無間隊密集輸出入之記憶體測試方法,其中該記憶體可為SDRAM、DDR-DRAM或RambusRDRAM者。

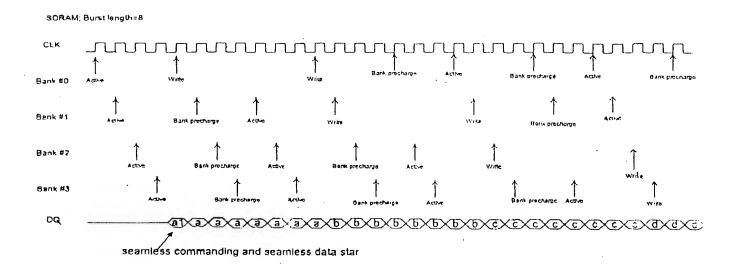


第一A圖

CLK Pank #20 Bank #11 Active Write Write Bank precharge Active Write Write Bank precharge Active Write Write Bank precharge Active Write Write Active Active Write Active Active Write Active Write Active Active Active Write Active Active Write Active Write Active Active Active Write Active Activ

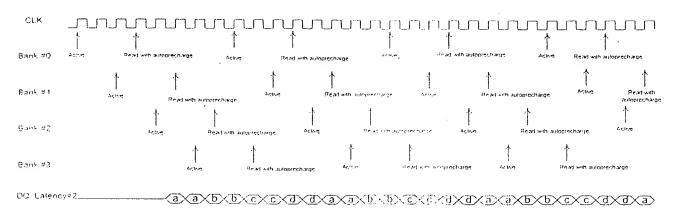
第一 B 屬

seamless commanding and seamless data star

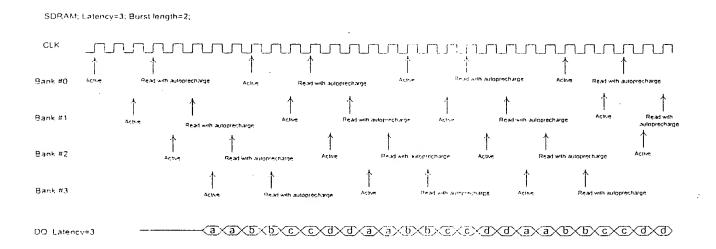


第一C圖

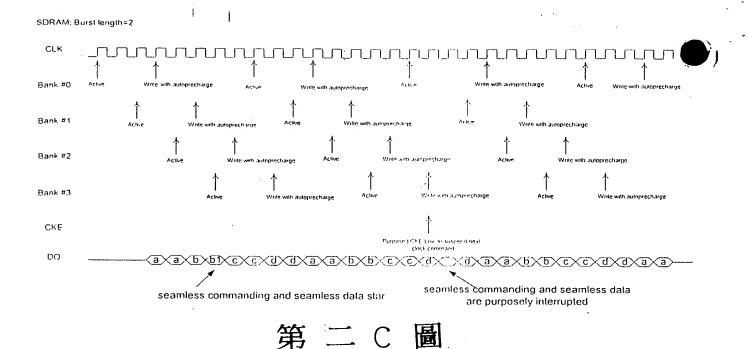
SDRAM; Latency=2, Burst length=2;

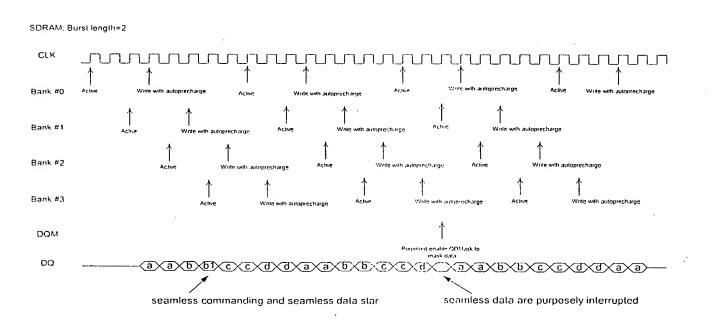


第二A圖



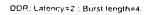
第二日圖

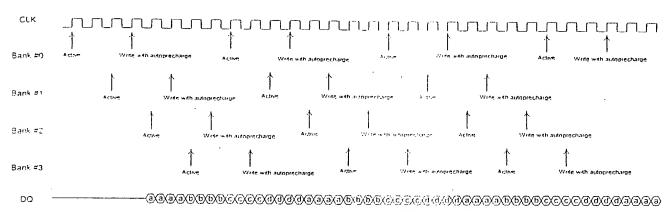




第二日圖

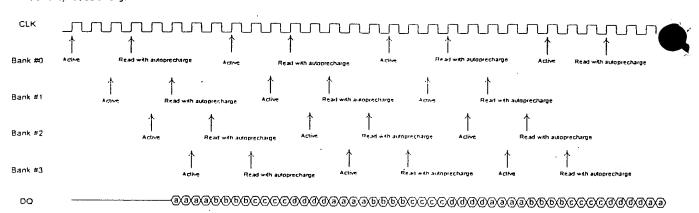




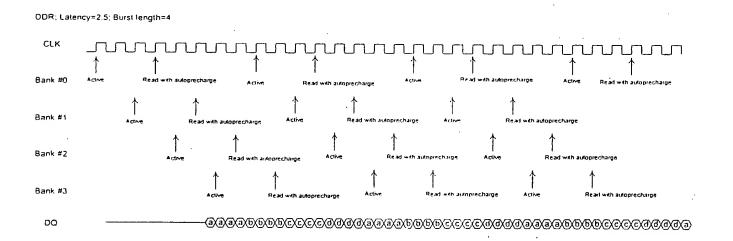


第三A圖

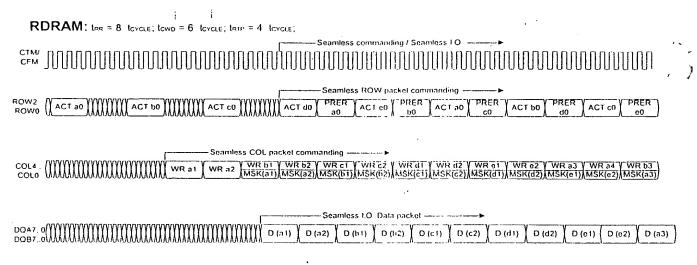
DDR; Latency=2; Burst length=4



第三B圖



第三C圖

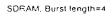


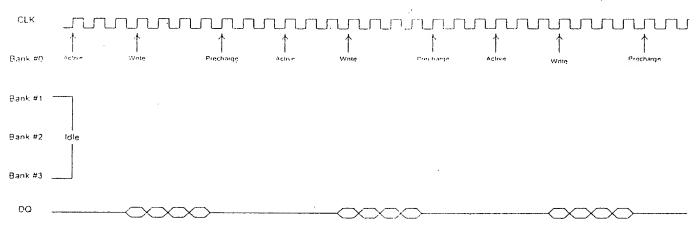
第四A圖

Transaction a:	a0 = {Da, Ba, Ra0}	a1 = (Da, Ba, Ca1)	a2 = (Da, Ba, Ca2)	a3 = {Da, Ba, Ca3}	a4 = (Da, Ba, Ca4)
Transaction b:	b0 = (Db, Bb, Rb0)	b1 = {Db, Bb, Cb1}	b2 = (Db. Bb. Cb2)	b3 = {Ob, Bb, Cb3}	b4 = (Db, Bb, Cb4)
Transaction c:	c0 = (Dc, Bc, Rc0)	c1 = {Dc, Bc, Cc1}	c2 = (Dc. Bc, Cc2)	c3 = (Dc, Bc, Cc3)	c4 = (Dc. Bc. Cc4)
Transaction d:	d0 = (Dd. Bd. Rd0)	d1 = (Dd. Bd, Cd1)	d2 = (Dd, Bd, Cd2)	d3 = (Dd, Bd, Cd3)	d4 = (Dd, Bd, Cd4)
Transaction e:	e0 = {De. Be. Re0}	e1 = (De. Be, Ce1)	e2 = (De, Be, Ce2)	e3 = (De, Be, Ce3)	e4 = (De, Be, Ce4)

RDRAM: ten = 8 toyole; toac = 8 toyole; teas = 20 toyole; ten = 4 toyole; -Seamless commanding / Seamless I.O. -Seamless ROW packet commanding PRER ACT a0 ACT co ACT do ACT b0 ACT c0 ACT d0 Seamless COL packet commanding COL4... (MYMYMMYMMYMM) RD a1 RD a2 RD bi RD b2 RD c1 RD c2 | RD d1 RD b4 RD c3 RD d2 RD a3 RD a4 RD b3 -Seamless LO, Data packet -D (a1) | D (a2) | D (b1) | D (b2) | D (c1) | D (c2) | D (d1) D (a4) D (d2) D (a3)

第四B圖





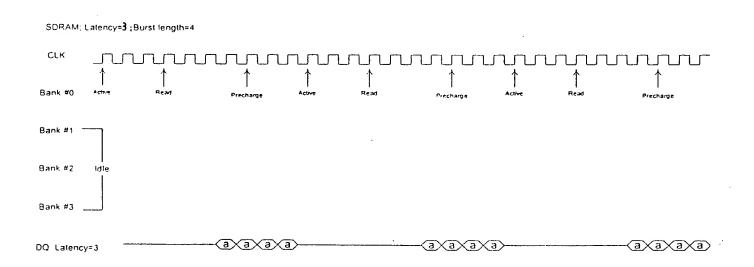
第五圖

SDRAM, Latency=2; Burst length=4 CLK 8ank #0 Active Read Read Active Read Bank #1 Bank #2 Idle Bank #3 _ DQ Latency=2

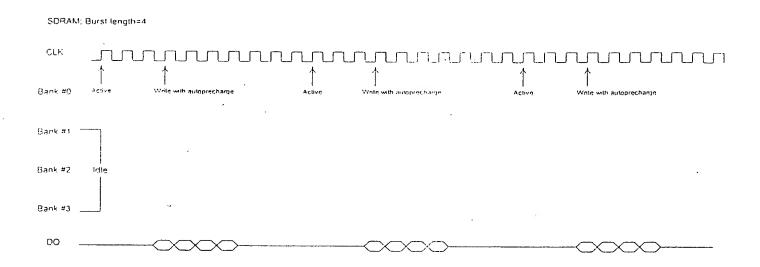
A圖

 \bigcirc

3(3)(3)

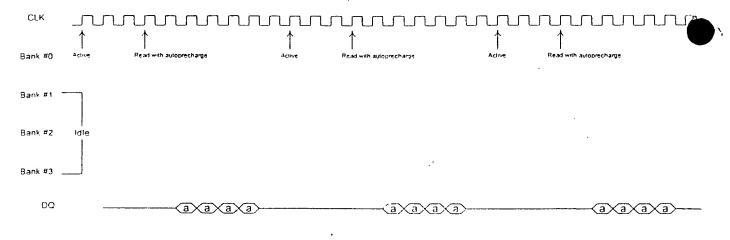


第六B圖

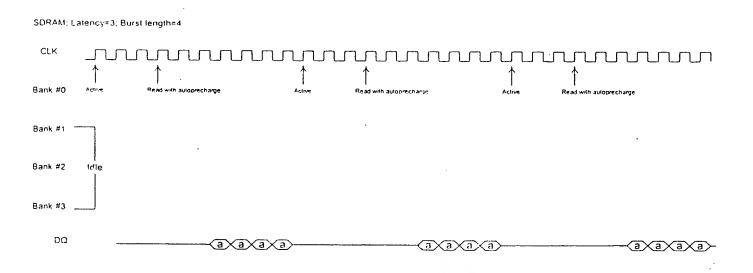


第七圖

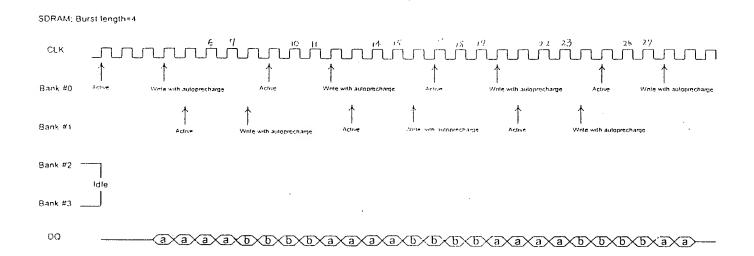
SDRAM; Latency=2; Burst length=4



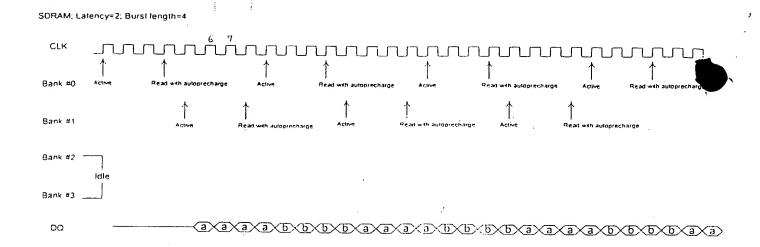
第八△圖



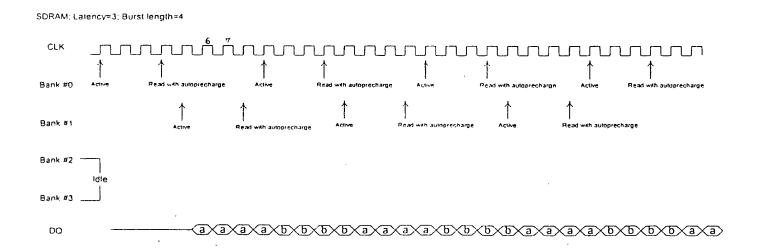
第八日圖



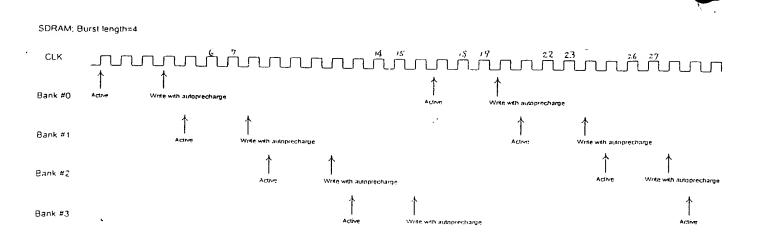
第九圖



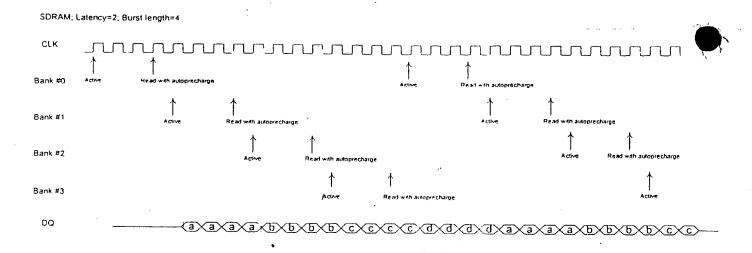
第十日圖



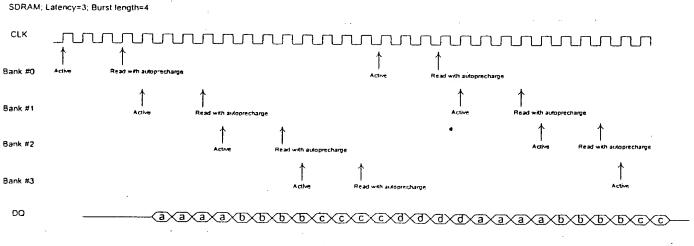
第十 日圖



第十圖



第十△圖



第十日圖